

(19)



Europäisches Patentamt

European Patent Office

Office européen des brevets



(11)

EP 0 764 899 A1

(12)

EUROPÄISCHE PATENTANMELDUNG

(43) Veröffentlichungstag:
26.03.1997 Patentblatt 1997/13

(51) Int. Cl.⁶: G06F 7/00, G06F 9/45

(21) Anmeldenummer: 96114184.3

(22) Anmeldetag: 04.09.1996

(84) Benannte Vertragsstaaten:
AT BE CH DE FR LI SE

(30) Priorität: 22.09.1995 DE 19535306

(71) Anmelder: SIEMENS AKTIENGESELLSCHAFT
80333 München (DE)

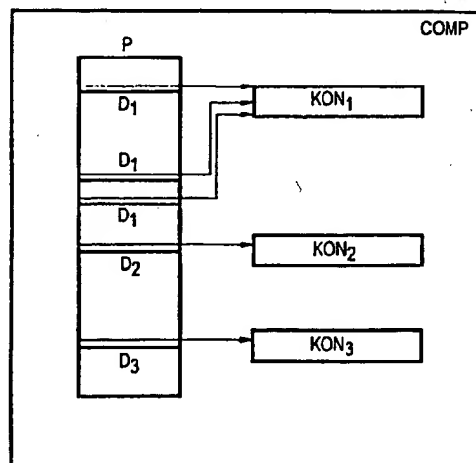
(72) Erfinder:
• Ahlers, Claus
81477 München (DE)

• Heinrich, Werner
80992 München (DE)
• Peifer, Jürgen
81379 München (DE)
• Diessl, Georg
82054 Sauerlach (DE)
• Walter, Gerhard
85276 Pfaffenhofen (DE)

(54) Verfahren zum Konvertieren sich unterscheidender Datenformate

(57) Der Austausch von Nachrichten oder Daten zwischen, auf unterschiedlichen Prozessoren eines Kommunikationssystems ablaufenden Programmen ist insofern problematisch, als daß unter Umständen sich unterscheidende Datenformate, wie zum Beispiel das Big-Endian-Format oder das Little-Endian-Format, verwendet werden. Das erfindungsgemäße Verfahren schafft hier Abhilfe, indem bereits während des Übersetzungsvorganges der Quellprogramme eine Konvertierungsprozedur pro Datentyp generiert wird, die während des späteren Ablaufs der Prozeße und Programme unmittelbar vor dem Nachrichtenaustausch die Konvertierung der Datenformate steuert.

FIG 2



EP 0 764 899 A1

Beschreibung

Die Erfindung betrifft ein Verfahren gemäß Oberbegriff des Patentanspruchs 1.

Zeitgemäße Kommunikationssysteme sind als Multiprozessorsysteme ausgebildet. Dies bedeutet, daß eine Vielzahl von Prozessoren die Steuerung der systeminternen Vorgänge durchführen. In der Regel sind derartige Kommunikationssysteme als heterogene Systeme ausgebildet. Dies bedeutet, daß Prozessoren verschiedener Hersteller im Kommunikationssystem eingesetzt werden. Damit arbeiten aber diese Prozessoren auch nach herstellerspezifischen Standards. So werden beispielsweise Daten von den einzelnen Prozessoren in unterschiedlichen Formaten im jeweils zugeordneten Speicher abgelegt. Dies bedeutet solange keine Einschränkung des Betriebes, solange Programme, die in der Regel während ihres Ablaufes jeweils einem Prozessor zugeordnet sind, diese Daten aus dem betreffenden Speicher auslesen, verarbeiten und wieder in den Speicher einschreiben, da in diesem Fall stets dasselbe Datenformat verwendet wird. Probleme entstehen meist dann, wenn Nachrichten oder Daten zwischen Prozessoren bzw. auf diesen ablaufenden Programmen ausgetauscht werden, da hier gegebenenfalls diese Daten an die unterschiedlichen Datenformate angepaßt werden müssen.

So werden beispielsweise Daten, die auf Prozessoren der Motorola-Familie verarbeitet werden, von diesen in einem LSB_HI-Format (Least Significant Byte at Highest Address), auch Big-Endian-Format genannt, abgelegt. Im Gegensatz dazu werden Daten, die auf Prozessoren der Intel-Familie verarbeitet werden, von diesen in einem LSB_LO-Format (Least Significant Byte At Lowest Address), auch Little-Endian-Format genannt, abgelegt. Damit müssen nun im Falle eines Datenaustausches zwischen diesen beiden Prozessor-typen die Daten in entsprechender Weise konvertiert werden.

Zur Lösung derartiger Probleme hinsichtlich unterschiedlicher Datenformate bei der Prozeßkommunikation in heterogenen Systemen wurde bisher ein spezielles Transferformat für den Austausch von Nachrichten und Daten festgelegt. Dies bedeutet, daß generell vor jedem Nachrichtenaustausch das prozessor-eigene Format in ein vorher festgelegtes, lediglich zum Zwecke des Austausches von Nachrichten verwendetes Übertragungsformat umgewandelt wird. Ist die Nachricht beim Zielprozessor angekommen, wird das Übertragungsformat in das dort verwendete prozessor-eigene Format zurückverwandelt. Zu diesem Zweck wird beim Stand der Technik eine Bibliothek zur Verfügung gestellt, die Konvertierungsfunktionen für die Basisdatentypen der jeweiligen Programmiersprache enthält. Mit Hilfe dieser Formatkonvertierungen können dann die Übertragungsformate beim Austausch von Nachrichten zwischen Prozessoren festgelegt werden.

Weiterhin können bei verschiedenen Programmiersprachen wie beispielsweise CHILL vom Entwickler der

Applikationssoftware Datenformate festgelegt werden, unter denen Daten abgespeichert werden. Diese Verhältnisse sind in "Language Solution for Mixed Data Formats, Mark Clark, G. Walter, fourth CHILL Conference, München 29.9. - 2.10.1986" dargelegt.

Problematisch an einer derartigen Vorgehensweise ist, daß die durch den Austausch von Nachrichten miteinander kommunizierenden Programme jeweils selbst für die Konvertierung der auszutauschenden Nachrichten zwischen prozessor eigenem Datenformat und Transferformat verantwortlich sind. Damit müssen aber alle benötigten Format-Konvertierungen vom Entwickler der Applikationssoftware bei der Codierung des jeweiligen Programmes explizit programmiert werden. Insbesondere sind Konvertierungen komplexer Datentypen (Strukturen, Arrays) explizit auf die durch die Bibliotheksfunktionen unterstützten Konvertierungen der Basisdatentypen abzubilden. Damit ist zwangsläufig sowohl ein erhöhter Entwicklungsaufwand als auch eine zusätzliche Fehlerquelle verbunden. Weiterhin besteht bei strikter Anwendung dieser Technik das Problem, daß auch beim Versenden von Nachrichten zwischen Programmen, die auf Prozessoren mit ein- und demselben Datenformats ablaufen, die Konvertierungen vom prozessor-eigenen Datenformat des Quellenprozessors in das Übertragungsformat und aus dem Übertragungsformat in das prozessor-eigene Datenformat des Zielprozessors erfolgen. Dadurch wird die Dynamik des Systems beeinträchtigt.

Der Erfindung liegt die Aufgabe zugrunde, einen Weg aufzuzeigen, wie die Konvertierung von Datenformaten beim Austausch von Nachrichten oder Daten zwischen Prozessoren, in denen jeweils unterschiedliche Datenformate verwendet werden, ohne einen Dynamikverlust des Systems bei reduzierter Fehleranfälligkeit gestaltet werden kann.

Vorteilhaft an der Erfindung ist, daß bereits während des Übersetzungsvorgangs der Quellprogramme automatisch die für die Konvertierung der Daten zwischen den Formaten nötigen Prozeduren bereitgestellt werden. Dies wird erreicht, indem das Übersetzungsprogramm nach Maßgabe der in den Quellprogrammen verwendeten Datentypen Konvertierungsprozeduren während des Übersetzungslaufes erzeugt, die dann während des späteren Ablaufs der übersetzten Programme vor dem Nachrichtenaustausch aufgerufen werden. Damit ist der Vorteil verbunden, daß der Entwickler keinerlei explizite Vorsorge für die Konvertierung der Daten in der Applikationssoftware mehr vornehmen muß. Damit entfällt neben dem erhöhten Entwicklungsaufwand auch diese zusätzliche Fehlerquelle.

Weitere Ausgestaltungen der Erfindung sind in den Unteransprüchen gegeben:

Gemäß Anspruch 2 ist vorgesehen, daß die Konvertierungsprozedur als Sourcecode generiert wird, der in einem gesonderten Übersetzungslauf in den ablauf-fähigen Objektcode überführt wird.

Gemäß Anspruch 3 ist vorgesehen, daß bei mehrmaligem Auftreten des gleichen Datentyps für die zu

überführenden Daten in einem Programm lediglich eine Konvertierungsprozedur generiert wird. Damit ist der Vorteil der Einsparung von Zeit bei der Übersetzung des Quellprogramms und von Speicherplatz verbunden.

Gemäß Anspruch 4 ist vorgesehen, daß im Falle, daß Daten zwischen Prozessoren mit gleichem Datenformat ausgetauscht werden, keine Konvertierungsprozedur generiert wird. Dies wird durch die explizite Markierung der entsprechenden Datentypen im Quellprogramm mit dem passenden Datenformat erzwungen. Damit ist der Vorteil einer erhöhten Dynamik des Systems verbunden.

Die Erfindung wird im folgenden anhand eines Ausführungsbeispiels näher erläutert.

Es zeigen:

Figur 1 die im Kommunikationssystem verwendeten unterschiedlichen Datenformate am Beispiel des Basisdatentyps INTEGER

Figur 2 das erfindungsgemäße Verfahren.

Figur 1 zeigt sich unterscheidende Datenformate, wie sie von den Prozessoren eines Kommunikationssystems beim Abspeichern verwendet werden. Dabei ist gemäß Fig. 1a das Big-Endian-Format aufgezeigt. Beispielfhaft sind hier vier Bytes, nämlich Byte 0, Byte 1, Byte 2, Byte 3 dargestellt. Jedes Byte weist jeweils acht Bit auf. Die Signifikanz der Bits wird beginnend mit Bit 0 von Byte 3 in aufsteigender Reihenfolge bis zu Bit 7 von Byte 0 definiert. Als Beispiel ist weiterhin aufgezeigt, wie die dezimale Zahl 1 in diesem Format darstellbar ist. Sie wird realisiert, indem das niederwertigste Bit, nämlich Bit 0 des Byte 3 gesetzt wird.

Gemäß Fig. 1b ist das Little-Endian-Format aufgezeigt. Hier ist die Signifikanz der Bits in der dort aufgezeigten Reihenfolge definiert. Als Beispiel wird die dezimale Zahl 1 definiert, indem das niederwertigste Bit, nämlich Bit 0 des Byte 0 gesetzt wird. Aus diesem Beispiel ergibt sich die unterschiedliche Definition beider Datenformate, sowie die Notwendigkeit einer Anpassung beider Datenformate beim Datenaustausch.

Gemäß Fig. 2 wird das erfindungsgemäße Verfahren erläutert. Dabei wird davon ausgegangen, daß die Konvertierungsvorgänge automatisch von einem Übersetzungsprogramm COMP während des Übersetzungsvorgangs gesteuert werden. Somit muß während der Codierungsphase keinerlei Vorsorge getroffen werden, wie und in welcher Weise die Konvertierung der Datenformate erfolgen soll. Weiterhin wird davon ausgegangen, daß ein zu übersetzendes Programm P sich unterscheidende Datentypen aufweist. Beispielfhaft sollen dies die Datentypen D_1 , D_2 , und D_3 sein. Für das erfindungsgemäße Verfahren relevant sind komplexere Datentypen wie Strukturen oder Felder (Arrays), die es zu konvertieren gilt. Weiterhin wird in vorliegendem Ausführungsbeispiel davon ausgegangen, daß ein Datentyp, nämlich der Datentyp D_1 , im Programm P mehrmals auftritt.

Während des Übersetzungsvorgangs werden unter der Steuerung des Übersetzungsprogramms COMP die Stellen im Code des Programms P, an denen Nachrichten zu anderen Programmen während des späteren Ablaufs gesteuert werden speziell behandelt. Es wird der Datentyp der Nachricht ermittelt, und im folgenden eine für die Überführung dieses Datentyps in das Datenformat des Zielprozessors adequate Konvertierungsprozedur generiert. Gemäß Fig. 2 ist dies für den Datentyp D_1 die Konvertierungsprozedur KON_1 . Die Prozedur selbst wird im Sourcecode unter einem definierten Prozedurnamen abgelegt. Anschließend wird vor dem den Nachrichtenaustausch bewerkstellenden Befehl der Aufruf dieser Konvertierungsprozedur eingetragen. Im folgenden tritt der Datentyp D_1 jedoch noch zweimal auf. Beim erneuten Auftreten dieses Datentyps als Nachricht wird keine erneute Generierung der Konvertierungsprozedur KON_1 vorgenommen. Lediglich der Prozeduraufruf wird an den betreffenden Stellen eingefügt.

Gemäß Fig. 2 treten im folgenden die Datentypen D_2 , D_3 als Nachrichten auf. Insofern müssen nun auch weitere, sich von der Konvertierungsprozedur KON_1 unterscheidende Konvertierungsprozeduren generiert werden. In vorliegendem Ausführungsbeispiel sollen dies die Konvertierungsprozeduren KON_2 , KON_3 sein. Die Konvertierungsprozedur wird also durch den Datentyp definiert. Dem Datentyp D_2 wird somit die Konvertierungsprozedur KON_2 und dem Datentyp D_3 die Konvertierungsprozedur D_3 zugeordnet.

Beim späteren Ablauf des in den Objektcode überführten Programms P werden somit unmittelbar vor dem Nachrichtenaustausch Aufrufe der betreffenden Konvertierungsprozeduren durchgeführt. Damit werden die zu übertragenden Daten in die jeweiligen Datenformate des Zielprozessors umgewandelt.

In einer Ausgestaltung der Erfindung wird vorgesehen, daß für die Nachrichten, die zwischen Prozessen ausgetauscht werden, die dasselbe Datenformat verwenden, vom Übersetzungsprogramm COMP keine Konvertierungsprozedur generiert wird.

Das vorstehend geschilderte Ausführungsbeispiel beschreibt den Nachrichtenaustausch zwischen Prozessoren mit sich unterscheidenden Formaten zum Abspeichern von Daten. Die Erfindung ist jedoch nicht auf dieses Ausführungsbeispiel beschränkt.

In einer weiteren Ausgestaltung wird vorgesehen, daß generell unterschiedliche Datenformate in einem Programm verwendet werden können. So lassen einige Programmiersprachen wie z.B. CHILL die explizite Angabe eines Datenformates durch den Programmierer zu. Dieses durch den Programmierer erzwungene Format kann sich durchaus von den prozessoreigenen Formaten unterscheiden. Während des Übersetzungsvorgangs werden dann in oben angesprochenen Weise Konvertierungsprozeduren generiert und aufgerufen.

Patentansprüche

1. Verfahren zum Konvertieren sich unterscheidender Datenformate, mit Programmen (P), die als Ergebnis eines durch ein Übersetzungsprogramm (COMP) gesteuerten Übersetzungsvorgang in einen ablauffähigen Objektcode überführbar sind, und die gegebenenfalls unterschiedliche Datentypen aufweisende Daten bearbeiten, wobei letztere von einem ersten Format in ein zweites Format überführbar sind
dadurch gekennzeichnet,
daß unter der Steuerung des Übersetzungsprogramms (COMP) beim Übersetzungsvorgang der Datentyp der zu überführenden Daten ermittelt wird, woraufhin eine, diesem Datentyp adäquate Konvertierungsprozedur (KON₁...KON₃) generiert wird, und dem den Überführungsvorgang bewerkstelligenden Befehl ein Aufruf der betreffenden Konvertierungsprozedur (KON₁...KON₃) vorangestellt wird.
2. Verfahren nach Anspruch 1
dadurch gekennzeichnet,
daß Konvertierungsprozedur (KON₁...KON₃) als Sourcecode generiert wird, der in einem gesonderten Übersetzungslauf in den ablauffähigen Objektcode überführt wird.
3. Verfahren nach 1 oder 2,
dadurch gekennzeichnet,
daß bei mehrmaligem Auftreten desgleichen Datentyps für die zu überführenden Daten in einem Programm (P) lediglich eine Konvertierungsprozedur generiert wird.
4. Verfahren nach Anspruch 1 bis 3,
dadurch gekennzeichnet,
daß im Falle, daß Daten zwischen Prozessoren mit gleichem Datenformat ausgetauscht werden, keine Konvertierungsprozedur generiert wird.

45

50

55

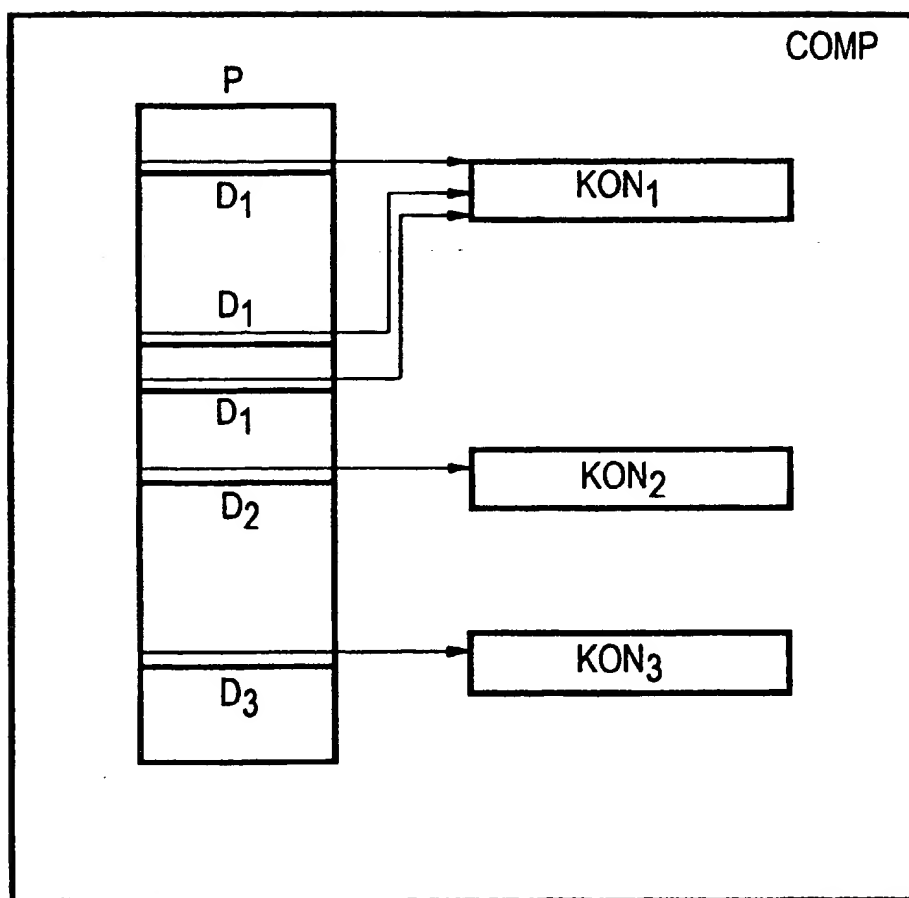
FIG 1a

Byte	0	1	2	3
Bits	7 6 5 4 3 2 1 0	7 6 5 4 3 2 1 0	7 6 5 4 3 2 1 0	7 6 5 4 3 2 1 0
Signifikanz der Bits	31 24	23 16	15 8	7 0
Beispiel 1:	00000000	00000000	00000000	00000001

FIG 1b

Byte	0	1	2	3
Bits	7 6 5 4 3 2 1 0	7 6 5 4 3 2 1 0	7 6 5 4 3 2 1 0	7 6 5 4 3 2 1 0
Signifikanz der Bits	7 0	15 8	23 16	31 24
Beispiel 1:	00000001	00000000	00000000	00000000

FIG 2





Europäisches
Patentamt

EUROPÄISCHER RECHERCHENBERICHT

Nummer der Anmeldung
EP 96 11 4184

EINSCHLÄGIGE DOKUMENTE			
Kategorie	Kennzeichnung des Dokuments mit Angabe, soweit erforderlich, der maßgeblichen Teile	Betrifft Anspruch	KLASSIFIKATION DER ANMELDUNG (Int.Cl.6)
X	IEEE TRANSACTIONS ON SOFTWARE ENGINEERING, Bd. 21, Nr. 8, 1. August 1995, NEW YORK US, Seiten 651-661, XP000541238 NOVAK G S: "CONVERSION OF UNITS OF MEASUREMENT" * Seite 657 *	1	G06F7/00 G06F9/45
X	COMPUTER JOURNAL, Bd. 36, Nr. 8, 1. Januar 1993, OXFORD, GB, Seiten 712-722, XP000420869 MUCHNICK V B ET AL: "F-CODE AND ITS IMPLEMENTATION: A PORTABLE SOFTWARE PLATFORM FOR DATA PARALLELISM" * Paragraphe 4.2 ; Abbildung 3 *	1	
A	IEEE MICRO, Bd. 10, Nr. 3, 1. Juni 1990, LOS ALAMITOS, CA, USA, Seiten 9-21, XP000179275 JAMES D V: "MULTIPLEXED BUSES: THE ENDIAN WARS CONTINUE" * Seite 16, rechte Spalte, Absatz 4 - Seite 18, rechte Spalte, Absatz 3 *	1	
A	DR. DOBB'S JOURNAL, Bd. 19, Nr. 13, November 1994, SAN MATEO, CA, USA, Seiten 44-51, XP000610640 J. GILLIG: "Endian-Neutral Software, Part 2" * Seite 49 *	1	
Der vorliegende Recherchenbericht wurde für alle Patentansprüche erstellt			
Recherchemort DEN HAAG		Abschlußdatum der Recherche 11. Dezember 1996	Prüfer Verhoof, P
KATEGORIE DER GENANNTEN DOKUMENTE X : von besonderer Bedeutung allein betrachtet Y : von besonderer Bedeutung in Verbindung mit einer anderen Veröffentlichung derselben Kategorie A : technologischer Hintergrund O : mündliche Offenbarung P : Zwischenliteratur		T : der Erfindung zugrunde liegende Theorien oder Grundsätze E : älteres Patentdokument, das jedoch erst an oder nach dem Anmeldedatum veröffentlicht worden ist D : in der Anmeldung angeführtes Dokument L : aus anderen Gründen angeführtes Dokument * : Mitglied der gleichen Patentfamilie, übereinstimmendes Dokument	

EPO FORM 1503 01.92 (P04C03)